



6611  
#3  
61P-2661  
Attorney's Docket No.: 12758-021001  
Client's Docket No.: 2000P01503US  
#3

IN THE UNITED STATES PATENT AND TRADEMARK OFFICE

Applicant : Heinrich Hummel  
Serial No. : 09/800,420  
Filed : March 5, 2001  
Title : METHOD FOR DISTRIBUTING THE DATA-TRAFFIC LOAD ON A  
COMMUNICATION NETWORK AND A COMMUNICATION NETWORK  
FOR IMPLEMENTING THIS METHOD

Art Unit : 2661  
Examiner : Unknown

Commissioner for Patents  
Washington, D.C. 20231

**TRANSMITTAL OF PRIORITY DOCUMENT UNDER 35 USC §119**

Applicant hereby perfects his claim of priority under 35 USC §119 by submitting a certified copy of German Application No. 10011722.8, filed March 10, 2000, the application from which priority is claimed.

Please apply any charges to Deposit Account No. 06-1050.

Respectfully submitted,

Date: June 13, 2001

Faustino A. Lichauco  
Reg. No. 41,942

Fish & Richardson P.C.  
225 Franklin Street  
Boston, MA 02110-2804  
Telephone: (617) 542-5070  
Facsimile: (617) 542-8906

**RECEIVED**

**JUN 20 2001**

**Technology Center 2600**

20275005.doc

**CERTIFICATE OF MAILING BY FIRST CLASS MAIL**

I hereby certify under 37 CFR §1.8(a) that this correspondence is being deposited with the United States Postal Service as first class mail with sufficient postage on the date indicated below and is addressed to the Commissioner for Patents, Washington, D.C. 20231.

Date of Deposit

June 13, 2001

Signature

Denise Garrido  
**DENISE GARRIDO**

Typed or Printed Name of Person Signing Certificate

**THIS PAGE BLANK (USPTO)**



# BUNDESREPUBLIK DEUTSCHLAND



## Prioritätsbescheinigung über die Einreichung einer Patentanmeldung

Aktenzeichen: 100 11 722.8

Anmeldetag: 10. März 2000

Anmelder/Inhaber: Siemens AG, München/DE

Bezeichnung: Verfahren zum Verteilen einer Datenverkehrslast  
eines Kommunikationsnetzes und Kommunikations-  
netz zur Realisierung des Verfahrens

IPC: H 04 L 29/02

Die angehefteten Stücke sind eine richtige und genaue Wiedergabe der  
ursprünglichen Unterlagen dieser Patentanmeldung.

München, den 2. März 2001  
Deutsches Patent- und Markenamt  
Der Präsident

In Auftrag

CERTIFIED COPY OF  
PRIORITY DOCUMENT

Siemens

**THIS PAGE BLANK (USPTO)**

## Beschreibung

Verfahren zum Verteilen einer Datenverkehrslast eines Kommunikationsnetzes und Kommunikationsnetz zur Realisierung des Verfahrens

In zeitgemäßen, aus einer Vielzahl von über Linkleitungen vernetzten Netzknoten bestehenden Kommunikationsnetzen werden Daten häufig innerhalb von Datenpaketen übermittelt. Die Datenpakete werden dabei von einem Ursprungsnetzknoten ausgehend von Netzknoten zu Netzknoten bis zu einem Zielnetzknoten übertragen. Bekannte Übermittlungsverfahren dieser Art sind beispielsweise das sog. ATM-Verfahren (asynchronous transfer mode), das sog. MPLS-Verfahren (multiprotocol label switching) und auf dem Internet-Protokoll (IP) basierende Verfahren.

Zur Übermittlung von Datenpaketen von einem Ursprungsnetzknoten zu einem Zielnetzknoten stehen in der Regel mehrere alternative Leitwege zur Verfügung. Aus diesen ist für jedes zu übertragende Datenpaket oder für jeden Datenpaketstrom zusammengehöriger Datenpakete jeweils ein geeigneter Leitweg auszuwählen. Die Auswahl richtet sich dabei insbesondere nach dem Kriterium, die Datenpakete mit möglichst geringer Verzögerung und mit möglichst wenigen Paketverlusten zum Zielnetzknoten zu übermitteln. Zur Optimierung der Datenübertragungsleistung des gesamten Kommunikationsnetzes sollte die Auswahl darüber hinaus in einer Weise erfolgen, daß Übertragungsengpässe, d.h. eine Überlastung einzelner Netzknoten bzw. Linkleitungen nach Möglichkeit vermieden werden. Dies kann durch eine geeignete Verteilung der Datenverkehrslast im Kommunikationsnetz erreicht werden. Dabei ergibt sich allerdings das Problem, die Leitwegauswahl der einzelnen Netzknoten im Sinne einer netzknotenübergreifenden Verteilung der Datenverkehrslast aufeinander abzustimmen.

In dem IETF-Internet-Draft (IETF: internet engineering task force) „draft-hummel-te-oct-00.txt“ von Heinrich Hummel, datiert vom Oktober 1999, wird vorgeschlagen, zum Verteilen der Datenverkehrslast eine zentrale Datenverkehr-

- 5 Lenkungseinrichtung einzusetzen. Aufgrund der zentralen Lenkung ist zur optimalen Verteilung des Datenverkehrs ein Abstimmen aller Netzknoten untereinander nicht erforderlich. Die Datenverkehr-Lenkungseinrichtung übermittelt zu jedem Netzknoten Wahrscheinlichkeitsangaben, die für jeden Ziel-
- 10 netzknoten angeben, mit welcher Wahrscheinlichkeit ein jeweiliger zu diesem Zielnetzknoden führender Leitweg für eine nachfolgend aufzubauende Verbindung zu wählen ist. Bei einem nachfolgenden Verbindungsaufbau wird der konkret zu nutzende Leitweg dann mit Hilfe eines Zufallsgenerators gemäß den
- 15 übermittelten Wahrscheinlichkeitsangaben ausgewählt.

Eine feste Zuordnung von Verbindungen zu Leitwegen erweist sich jedoch insbesondere bei permanenten Verbindungen mit stark schwankenden Datenübertragungsraten als unflexibel.

- 20 Darüber hinaus erfordert eine ständige Zuordnung von Verbindungen zu Leitwegen bei häufigem Auf- und Abbau von Verbindungen einen hohen Verwaltungsaufwand für einen jeweiligen Netzknoten. Dies ist insbesondere bei großen, eine Vielzahl von untergeordneten Kommunikationsnetzen verbindenden Kommunikationsnetzen, wie z.B. großen Service-Provider-Netzen,
- 25 sehr aufwendig, da sehr viele End-zu-End-Verbindungen zwischen einer potentiell sehr großen Anzahl von Endgeräten zu verwalten wären.

- 30 Alternativ dazu könnten Datenpakete ohne Berücksichtigung einer Verbindungszugehörigkeit auf die alternativen Leitwege zum Zielnetzknoden verteilt werden. Dabei ergibt sich jedoch das Problem, daß die unterschiedlich geleiteten Datenpakete beim Zielnetzknoden im allgemeinen nicht in ihrer ursprünglichen Sendereihenfolge ankommen. Eine Rekonstruktion des ursprünglichen verbindungspezifischen Datenpaketstroms wird damit durch das erforderliche Warten auf jedes langsamer über-
- 35

tragene Datenpaket stark verzögert, was insbesondere bei Echtzeitanwendungen oft nicht tolerierbar ist.

Es ist Aufgabe der vorliegenden Erfindung ein Verfahren anzugeben, mit dem die Datenverkehrslast eines Kommunikationsnetzes flexibel und mit geringem Aufwand unter weitgehender Beibehaltung einer verbindungs-spezifischen Datenpaketreihenfolge verteilt werden kann. Eine weitere Aufgabe ist es, ein Kommunikationsnetz zur Realisierung des erfindungsgemäßen Verfahrens anzugeben.

Gelöst wird diese Aufgabe durch ein Verfahren mit den Merkmalen des Patentanspruchs 1 und ein Kommunikationsnetz mit den Merkmalen des Patentanspruchs 13.

Zur optimalen netzknotenübergreifenden Verteilung der Datenverkehrslast eines Kommunikationsnetzes werden beim erfindungsgemäßen Verfahren aktuelle Datenübertragungs-Auslastungswerte für Linkleitungen und/oder Netzknoten des Kommunikationsnetzes durch eine Datenverkehr-Überwachungseinrichtung ermittelt. Die Datenübertragungs-Auslastungswerte werden vorzugsweise für alle Linkleitungen und/oder Netzknoten des Kommunikationssystems ermittelt und geben jeweils deren Auslastung, z.B. deren jeweilige noch freie Übertragungsbandbreite, an. Aus den ermittelten Datenübertragungs-Auslastungswerten wird durch die Datenverkehr-Überwachungseinrichtung vorzugsweise für jeden Netzknoten des Kommunikationsnetzes jeweils eine netzknotenindividuelle Verteilungsinformation bestimmt, die zu dem betreffenden Netzknoten übermittelt wird. Eine für einen individuellen Netzknoten bestimmte Verteilungsinformation gibt für von diesem Netzknoten aus erreichbare Zielnetznoten des Kommunikationsnetzes jeweils an, wie zu diesem Zielnetznoten zu übertragende Datenpakete auf alternative zu diesem Zielnetznoten führende Leitwege zu verteilen sind. Die zu den einzelnen Netzknoten übermittelten Verteilungsinformationen sind so aufeinander abgestimmt, daß Übertragungsengpässe im gesamten

Kommunikationsnetz weitgehend vermieden werden. Ein Verteilen der Datenverkehrslast hat gegenüber einer Übertragungsstrategie, bei der Datenströme jeweils über denjenigen Leitweg mit der größten noch freien Übertragungsbandbreite übertragen werden, den Vorteil, daß ein Übertragungsengpaß nicht einfach nur auf einen anderen Leitweg verlagert wird.

Ein eine Verteilungsinformation empfangender Netzknoten bildet abhängig von der Verteilungsinformation eine Einteilungsvorschrift, durch die Adreßinformationen von zu übertragenden Datenpaketen in einzelne Adreßklassen eingeteilt werden. Als der Einteilung zugrunde zu legende Adreßinformation kann z.B. eine Quelladresse des Datenpakets, eine Kombination der Quelladresse mit einer oder mehreren Zieladressen des Datenpakets oder eine Zugehörigkeit zu einer Verbindung angegebene, im Datenpaket enthaltene Information verwendet werden. Gemäß der Verteilungsinformation können die Adreßinformationen beispielsweise nach Adreßintervallen, nach den Werten einer auf eine Adreßinformation anzuwendenden sog. Hash-Funktion oder nach vorgegebenen Bitkombinationen der Adreßinformation in Adreßklassen eingeteilt werden. Die Adreßklassen sind jeweils einem der alternativen zu einem jeweiligen Zielnetznoten führenden Leitwege zugeordnet. Zum Übertragen eines Datenpakets wird dessen Adreßinformation extrahiert, die Adreßklasse der extrahierten Adreßinformation bestimmt und das Datenpaket über den der bestimmten Adreßklasse zugeordneten Leitweg übermittelt.

Das Extrahieren der Adreßinformation und Bestimmen der zugehörigen Adreßklasse erfordert seitens des betreffenden Netzknotens nur einen geringen Aufwand. Gleichwohl wird dadurch gewährleistet, daß zur gleichen End-zu-End-Verbindung gehörige Datenpakete, die in der Regel dieselbe Adreßinformation aufweisen, über denselben Leitweg übertragen werden. Auf diese Weise kann eine Änderung der Reihenfolge von Datenpaketen, die derselben End-zu-End-Verbindung zugehören, auf dem Weg zum jeweiligen Zielnetznoten weitgehend vermieden werden.



Lediglich bei einer Änderung der Einteilungsvorschrift, z.B. aufgrund einer sich ändernden Netzwerkauslastung, kann eine bestehende End-zu-End-Verbindung auf einen anderen Leitweg umgeleitet werden, wodurch die Datenpaketreihenfolge kurzfristig gestört werden kann. Solche kurzfristigen Störungen sind jedoch in der Regel tolerierbar. Bei Verbindungen mit stark variierender Datenrate ist eine Umleitung auf einen neuen Leitweg bei bestehender Verbindung sogar häufig vorteilhaft im Hinblick eine gleichmäßige Auslastung von Netzwerkressourcen.

Eine aufwendige Verwaltung von Zuordnungen aller End-zu-End-Verbindungen zu Leitwegen ist beim erfindungsgemäßen Verfahren nicht erforderlich. Dies ist insbesondere bei großen, eine Vielzahl von untergeordneten Kommunikationsnetzen verbindenden Kommunikationsnetzen sehr vorteilhaft, da in solchen Fällen eine sehr große Anzahl von End-zu-End-Verbindungen zwischen Endgeräten aller untergeordneten Kommunikationsnetze zu verwalten wären.

Darüber hinaus ist die Erfindung weitgehend unabhängig davon, ob die Datenpakete im Kommunikationsnetz verbindungsorientiert oder verbindungslos übermittelt werden. Dies stellt insbesondere bei Kommunikationsnetzen mit unterschiedlichen Hierarchiestufen oder heterogenen Kommunikationsnetzen, die Datenpakete häufig streckenweise verbindungsorientiert und streckenweise verbindungslos übermitteln, einen erheblichen Vorteil dar.

Vorteilhafte Ausführungsformen der Erfindung sind in den abhängigen Ansprüchen angegeben.

Nach einer vorteilhaften Ausführungsform der Erfindung können die Datenübertragungs-Auslastungswerte mit Hilfe eines Routingprotokolls des Kommunikationsnetzes, wie z.B. dem Routingprotokoll PNNI (private network to network interface)

oder dem Routingprotokoll OSPF (open shortest path first), vorzugsweise in regelmäßigen Zeitabständen ermittelt werden.

- 5 Mit Hilfe eines Routingprotokolls kann die Datenverkehr-  
Überwachungseinrichtung auch zur Datenverkehrslenkung erforderliche Strukturinformationen, z.B. über den Verlauf aller Leitwege des Kommunikationsnetzes, erhalten.

- 10 Ein Datenübertragungs-Auslastungswert kann beispielsweise die noch freie Übertragungsbandbreite einer jeweiligen Linkleitung, den genutzten Anteil von deren gesamter Übertragungsbandbreite oder die aktuelle Bitrate dieser Linkleitung angeben. Weiterhin können die Datenübertragungs-Auslastungswerte auch verbindungsspezifisch, übertragungsprioritätsspezifisch,  
15 leitwegsspezifisch, quellnetzknottenspezifisch und/oder zielnetzknottenspezifisch ermittelt werden. Die Ermittlung solcher spezifischen Datenübertragungs-Auslastungswerte erlaubt eine sehr differenzierte Verteilung der Datenverkehrslast.

- 20 Zur Ermittlung der Datenübertragungs-Auslastungswerte können auch von einem oder mehreren, vorzugsweise aber von allen, Netzknoten des Kommunikationsnetzes linkleitungsspezifische, leitwegsspezifische, verbindungsspezifische und/oder übertragungsprioritätsspezifische Auslastungsinformationen für die  
25 von dem jeweiligen Netzknoten ausgehenden Linkleitungen, Leitwege und/oder Verbindungen zur Datenverkehr-Überwachungseinrichtung übermittelt werden.

- Aus den oben angegebenen, spezifisch ermittelten Datenübertragungs-Auslastungswerten können durch die Datenverkehr-Überwachungseinrichtung entsprechend verbindungsspezifische, übertragungsprioritätsspezifische, leitwegsspezifische, quellnetzknottenspezifische und/oder zielnetzknottenspezifische Verteilungsinformationen, vorzugsweise für alle Netzknoten des  
35 Kommunikationsnetzes ermittelt werden.

Gemäß einer vorteilhaften Ausführungsform der Erfindung können zum Bestimmen der Verteilungsinformationen vorher ermittelte Datenübertragungs-Auslastungswerte und/oder vorher ermittelte Verteilungsinformationen zeitlich extrapoliert werden. Durch die zeitliche Extrapolation können die Verteilungsinformationen an die zu einem späteren Zeitpunkt zu erwartende Verkehrslast optimal angepaßt werden.

Die extrapolierten Datenübertragungs-Auslastungswerte bzw. Verteilungsinformationen können später mit tatsächlichen, zum extrapolierten Zeitpunkt ermittelten Werten verglichen werden. Abhängig von der erzielten Übereinstimmung kann eine nachfolgende Extrapolation modifiziert oder unterlassen werden oder nachfolgend extrapolierte Werte entsprechend stärker oder schwächer gewichtet werden.

Nach einer weiteren vorteilhaften Ausführungsform der Erfindung kann eine für einen Netzknoten spezifische Verteilungsinformation Anteilsangaben umfassen, die für jeden der alternativen zu einem Zielnetzknoden führenden Leitwege angeben, welcher Anteil der zu diesem Zielnetzknoden zu übertragenden Datenpakete über den jeweiligen Leitweg zu übertragen ist. Dabei kann eine der Anteilsangaben dazu vorgesehen sein anzugeben, welcher Anteil der Datenpakete, z.B. in einer Überlastsituation, zu verwerfen ist.

Mit den Anteilsangaben kann weiterhin ein Zufallsgenerator gewichtet werden, mit dessen Hilfe Datenpakete einem der Leitwege zum Übertragen zugeteilt werden.

Ein Ausführungsbeispiel der Erfindung wird nachfolgend anhand der Zeichnung näher erläutert.

Es zeigen jeweils in schematischer Darstellung

5

Fig 1 ein zwei untergeordnete Kommunikationsnetze verbindendes Kommunikationsnetz mit mehreren alternativen, von einem Eintritts-Netzknoten zu einem Austritts-Netzknoten führenden Leitwegen,

10

Fig 2 dasselbe Kommunikationsnetz beim Übermitteln von Datenübertragungs-Auslastungswerten und Verteilungsinformationen,

15

Fig 3 ein Blockschaltbild eines als Datenverkehr-Überwachungseinrichtung fungierenden, zentralen Netzknotens des Kommunikationsnetzes und

20

Fig 4 ein Blockschaltbild des Eintritts-Netzknotens.

In **Fig 1** ist ein Kommunikationsnetz KN1 schematisch dargestellt, über das zwei untergeordnete Kommunikationsnetze KN2 und KN3 gekoppelt sind. Das Kommunikationsnetz KN1 weist einen an das Kommunikationsnetz KN2 angeschlossenen Eintritts-Netzknoten NK1, einen an das Kommunikationsnetz KN3 angeschlossenen Austritts-Netzknoten NK4, einen als Datenverkehr-Überwachungseinrichtung fungierenden, zentralen Netzknoten ZNK sowie weitere Netzknoten NK2 und NK3 auf. Die Netzknoten NK1, ..., NK4, ZNK des Kommunikationsnetzes KN1 sind über Linkleitungen L1, ..., L6 vernetzt. Dabei verbindet die Linkleitung L1 die Netzknoten NK1 und NK2, die Linkleitung L2 die Netzknoten NK1 und NK3, die Linkleitung L3 die Netzknoten NK3 und ZNK, die Linkleitung L4 die Netzknoten ZNK und NK2, die Linkleitung L5 die Netzknoten NK4 und NK2, und die Linkleitung L6 die Netzknoten NK4 und ZNK.

Jeder Netzknoten NK1,...,NK4,ZNK kann Datenpakete zu jedem anderen der Netzknoten NK1,...,NK4,ZNK jeweils über mehrere alternative Leitwege übermitteln. Der Übersichtlichkeit halber sind in Fig 1 nur die vom Eintritts-Netzknoten NK1 zum Austritts-Netzknoten NK4 führenden Leitwege LW1, LW2 und LW3 beispielhaft dargestellt. Leitweg LW1 führt dabei über die Linkleitungen L1 und L5, Leitweg LW2 über die Linkleitungen L1, L4 und L6 und Leitweg LW3 über die Linkleitungen L2, L3 und L6.

Für das vorliegende Ausführungsbeispiel sei angenommen, daß die Datenübermittlung in den Kommunikationsnetzen KN2 und KN3 auf dem Internet-Protokoll (IP) und im Kommunikationsnetz KN1 auf dem sog. MPLS-Protokoll (multiprotocol label switching) basiert. Nach einer alternativen Ausführungsform kann das Kommunikationsnetz KN1 z.B. auch als sog. ATM-Netz (asynchronous transfer mode) realisiert sein.

Zur Übermittlung von Datenpaketen über die Leitwege LW1, LW2 und LW3 kann im Rahmen des MPLS-Protokolls jeweils eine Verbindung entlang dieser Leitwege, z.B. mittels einer sog. Setup-Meldung, aufgebaut werden. Diese Verbindungen, die häufig auch als LSP (label switched path) bezeichnet werden, können für jeden Leitweg entweder vorab oder erst bei Bedarf erstellt werden. Die über einen solchen LSP zu übertragenden Datenpakete werden gemäß MPLS-Protokoll jeweils mit einem sog. „Label“ versehen, das einen zu benutzenden Leitweg spezifiziert.

Im folgenden werden ohne Einschränkung der Allgemeinheit Datenübertragungen von Ursprungs-Endgeräten (nicht dargestellt) des Kommunikationsnetzes KN2 über das Kommunikationsnetz KN1 zu Ziel-Endgeräten (nicht dargestellt) des Kommunikationsnetzes KN3 im Rahmen von End-zu-End-Verbindungen zwischen den Ursprungs- und den Ziel-Endgeräten betrachtet. In den Kommunikationsnetzen KN2 und KN3 werden die in diesem Rahmen zu übertragenden Daten innerhalb von IP-Datenpaketen transpor-

tiert. Die IP-Datenpakete beinhalten jeweils eine mindestens ein Ziel-Endgerät identifizierende Ziel-IP-Adresse und eine das jeweilige Ursprungs-Endgerät identifizierende Quell-IP-Adresse. Weiterhin weisen die einzelnen End-zu-End-  
5 Verbindungen unterschiedliche Übertragungsprioritäten auf.

Die im Rahmen der End-zu-End-Verbindungen zu übertragenden IP-Datenpakete werden vom Kommunikationsnetz KN2 zum Eintritts-Netzknoten NK1 übertragen. Dieser bestimmt anhand der  
10 in den IP-Datenpaketen enthaltenen Ziel-IP-Adressen einen jeweiligen Austritts-Netzknoten, hier NK4, zum Kommunikationsnetz, hier KN3, eines jeweiligen Ziel-Endgerätes. Außerdem wird die Übertragungspriorität einer jeweiligen End-zu-End-Verbindung ermittelt. Der Eintritts-Netzknoten NK1 hat die  
15 IP-Datenpakete nun dergestalt auf die alternativen, zum Austritts-Netzknoten NK4 führenden Leitwege LW1, LW2 und LW3 zu verteilen, daß Übertragungsengpässe im Kommunikationsnetz KN1 weitgehend vermieden und dessen Übertragungsressourcen möglichst optimal genutzt werden. Für den Fall, daß an die Kom-  
20 munikationsnetze KN2 oder KN3 eine große Anzahl von Endgeräten angekoppelt ist, können auf jeden dieser Leitwege bzw. LSPs sehr viele End-zu-End-Verbindungen entfallen.

Die Bereitstellung der zur Verteilung der Datenpakete erforderlichen Informationen wird durch **Fig 2** verdeutlicht. Fig 2  
25 zeigt das Kommunikationsnetz KN1 beim Übertragen von Auslastungsinformationen A1,...,A4 und Verteilungsinformationen V1,...,V4.

30 Die Auslastungsinformationen A1,...,A4 geben eine aktuelle Auslastungssituation des Kommunikationsnetzes wider und werden in regelmäßigen Zeitabständen von den Netzknoten NK1,...,NK4 jeweils zum zentralen Netzknoten ZNK übermittelt. Ein jeweiliger Netzknoten NK1,...,NK4 ermittelt dazu in regelmäßigen Zeitabständen für jede von ihm ausgehende Linkleitung die auf dieser Linkleitung aktuell belegte Übertragungs-  
35 bandbreite. Alternativ dazu können linkleitungsspezifische

Bandbreitenbelegungen auch separat für alle Übertragungsprioritäten und/oder Leitwege bestimmt werden. Die von einem Netzknoten  $NK1, \dots, NK4$  ermittelten Übertragungsbandbreiten werden zu einer Auslastungsinformation  $A1, \dots, A4$  zusammengefaßt und so zum zentralen Netzknoten ZNK übermittelt.

Aus den übermittelten Auslastungsinformationen  $A1, \dots, A4$  bestimmt der zentrale Netzknoten ZNK anschließend für jeden der Netzknoten  $NK1, \dots, NK4$  eine netzknotenspezifische Verteilungsinformation  $V1, \dots, V4$  und übermittelt diese jeweils zum betreffenden Netzknoten. Eine Verteilungsinformation  $V1, \dots, V4$  für einen Netzknoten  $NK1, \dots, NK4$  umfaßt für jeden von diesem Netzknoten aus erreichbaren Zielnetzknoten des Kommunikationsnetzes  $KN1$  Anteilsangaben, die für jeden zu diesem Zielnetzknoten führenden Leitweg angeben, welcher Anteil der für diesen Zielnetzknoten bestimmten Datenpakete über diesen Leitweg zu übertragen ist. Zusätzlich kann in einer Verteilungsinformation auch eine Anteilsangabe enthalten sein, die angibt welcher Anteil der zu einem jeweiligen Zielnetzknoten zu übertragenden Datenpakete, z.B. bei einer Überlastsituation, zu verwerfen ist. Diese Anteilsangabe wird im folgenden auch als Verwerfungsanteil bezeichnet.

**Fig 3** zeigt ein Blockschaltbild des zentralen Netzknotens ZNK. Als Funktionskomponenten sind eine an die Linkleitungen  $L3, L4$  und  $L6$  angeschlossene Netzwerk-Baugruppe NB und eine daran angekoppelte Prozessorbaugruppe PB dargestellt. In der Netzwerk-Baugruppe NB ist das sog. OSPF-Routingprotokoll (open shortest path first) implementiert. Nach einer alternativen Ausgestaltung kann als Routingprotokoll auch das sog. PNNI-Protokoll (private network to network interface) verwendet werden.

Mit Hilfe des Routingprotokolls OSPF extrahiert der zentrale Netzknoten ZNK Strukturinformationen SI aus dem Kommunikationsnetz  $KN1$ , die dessen gesamte Datenübermittlungsstruktur beschreiben. Die Strukturinformationen SI beschreiben insbe-

sondere alle von einem beliebigen ersten Netzknoten NK1,...,NK4,ZNK zu einem beliebigen zweiten Netzknoten NK1,...,NK4,ZNK verlaufenden Leitwege und die maximale Übertragungsbandbreite einer jeden Linkleitung L1,...,L6 des Kommunikationsnetzes KN1. Gegebenenfalls können diese Informationen auch jeweils Übertragungsprioritätsspezifisch erfaßt werden. Die erfaßten Strukturinformationen SI werden von der Netzwerk-Baugruppe NB zur Prozessorbaugruppe PB übermittelt.

10 Weiterhin leitet die Netzwerk-Baugruppe NB auch die in regelmäßigen Zeitabständen empfangenen Auslastungsinformationen A1,...,A4 zur Prozessor-Baugruppe PB weiter. Diese rechnet die in den Auslastungsinformationen A1,...,A4 enthaltenen Bandbreitenbelegungen zunächst anhand der in den Strukturinformationen SI enthaltenen maximalen Übertragungsbandbreiten in Datenübertragungs-Auslastungswerte um, die die insgesamt noch freie Übertragungskapazität für jede Linkleitung L1,...,L6, gegebenenfalls Übertragungsprioritätsspezifisch, angeben.

20

Die so bestimmten Datenübertragungs-Auslastungswerte werden mit Hilfe von vorher bestimmten Datenübertragungs-Auslastungswerten zeitlich extrapoliert, um Schätzwerte für die Auslastungssituation zu einem zukünftigen Zeitpunkt zu erhalten. Dies erlaubt eine zeitlich vorausschauende und damit sehr effiziente Steuerung des Datenverkehrs.

Aus der Gesamtheit der Datenübertragungs-Auslastungswerte berechnet die Prozessorbaugruppe PB anschließend die Verteilungsinformationen V1,...,V4, jeweils individuell für jeden Netzknoten NK1,...,NK4. Auch für den zentralen Netzknoten ZNK selbst wird so eine Verteilungsinformation (nicht dargestellt) ermittelt. Die ermittelten Verteilungsinformationen V1,...,V4 werden von der Prozessorbaugruppe PB zur Netzwerkbaugruppe NB übermittelt und von dieser in regelmäßigen Zeitabständen zu dem jeweils bestimmungsgemäßen Netzknoten NK1,...,NK4 übertragen.



Die Verteilungsinformationen  $V_1, \dots, V_4$  werden so bestimmt, daß die gemäß den Verteilungsinformationen aufgeteilten Datenströme aller Netzknoten  $NK_1, \dots, NK_4, ZNK$  sich in ihrer Gesamtheit so auf die einzelnen Linkleitungen  $L_1, \dots, L_6$  verteilen, daß die dort noch freien Übertragungsbandbreiten optimal genutzt werden und Übertragungsengpässe vermieden werden.

Übersteigt die Gesamtheit der Datenströme auf einer der Linkleitungen  $L_1, \dots, L_6$  deren maximale Übertragungskapazität wird den davon betroffenen Netzknoten jeweils eine Verteilungsinformation mit einem netzknotenindividuellen Verwerfungsanteil übermittelt. Der zu einem dieser Netzknoten übermittelte Verwerfungsanteil ist in der Regel jeweils proportional zu dem Bandbreitenanteil den dieser Netzknoten bei der überlasteten Linkleitung belegt. Die Verwerfungsanteile werden so bemessen, daß die verbleibenden Datenströme die maximale Übertragungsbandbreite der Linkleitungen  $L_1, \dots, L_6$  nicht überschreiten. Die Verwerfungsanteile können auch übertragungsprioritätsspezifisch bestimmt werden. In diesem Fall werden für Datenströme niedrigerer Priorität höhere Verwerfungsanteile festgelegt als für Datenströme höherer Übertragungspriorität.

Bei besonderen einen Netzknoten  $NK_1, \dots, NK_4$  betreffenden Übertragungssituationen, z.B. bei Ausfall einer Linkleitung oder eines weiterführenden Netzknotens, können durch die Prozessorbaugruppe PB auch ein oder mehrere neue Leitwege für diesen Netzknoten bestimmt werden. In diesem Fall wird eine die neuen Leitwege beschreibende Leitweginformation zu diesem Netzknoten übermittelt.

**Fig 4** zeigt ein Blockschaltbild des Eintritts-Netzknotens  $NK_1$  in detaillierterer Darstellung. Als dessen Funktionskomponenten sind eine Netzwerk-Baugruppe NB1, an die das Kommunikationsnetz KN2 und die Linkleitungen  $L_1$  und  $L_2$  angeschlossen sind, sowie eine an die Netzwerk-Baugruppe NB1 gekoppelte

Steuereinrichtung ST dargestellt. Wie schon aus Fig 1 ersichtlich ist, führen über die Linkleitung L1 die Leitwege LW1 und LW2 und über die Linkleitung L2 der Leitweg LW3. In der Netzwerk-Baugruppe NB1 ist das OSPF-Routingprotokoll implementiert. Nach einer alternativen Ausgestaltung kann als Routingprotokoll auch das PNNI-Protokoll verwendet werden.

In der Steuereinrichtung ST ist die dem Netzknoten NK1 zuletzt übermittelte Verteilungsinformation V1 gespeichert. Diese umfaßt Anteilsangaben, die für jeden zum Austritts-Netzknoten NK4 führenden Leitweg LW1, LW2 bzw. LW3 jeweils den Anteil der über diesen Leitweg zu übertragenden Datenpakete angibt. Ferner ist in der Verteilungsinformation V1 ein Verwerfungsanteil enthalten, der angibt welcher Anteil der Datenpakete einem Verwerfungspfad VP zuzuweisen ist, d.h. welcher Anteil der Datenpakete zu verwerfen ist. Für das vorliegende Ausführungsbeispiel sei angenommen, daß durch die Anteilsangaben  $\frac{3}{8}$  der Datenpakete dem Leitweg LW1,  $\frac{2}{8}$  der Datenpakete jeweils den Leitwegen LW2 und LW3 und  $\frac{1}{8}$  der Datenpakete dem Verwerfungspfad VP zugewiesen werden.

Die Verteilung von aus dem Kommunikationsnetz KN2 stammenden und zum Austritts-Netzknoten NK4 zu übertragenden IP-Datenpaketen wird im folgenden anhand der Übertragung eines einzelnen IP-Datenpakets DP erläutert.

Bei Eintreffen eines aus dem Kommunikationsnetz KN2 stammenden IP-Datenpaketes DP wird durch die Netzwerkbaugruppe NB1 zunächst dessen Ziel-IP-Adresse geprüft, um so einen jeweiligen Austritts-Netzknoten, hier NK4, zu bestimmen. Weiterhin wird durch die Netzwerkbaugruppe NB1 die Quell-IP-Adresse QA des Datenpakets DP extrahiert und zur Steuereinrichtung ST übertragen.

In der Steuereinrichtung ST sind eine Einteilungsroutine ER und eine sog. Hash-Routine HR implementiert, die beide auf eine in der Steuereinrichtung ST gespeicherte sog. Hash-

Tabelle HTAB zugreifen können. Durch die Einteilungsroutine ER wird aus den in der Verteilungsinformation V1 enthaltenen Anteilsangaben eine diesen Anteilsangaben entsprechende Zuordnung von Adreßklassen 0,...,7 zu den Leitwegen LW1,LW2,LW3 und dem Verwerfungspfad VP erzeugt. Die Zuordnung wird in der Hash-Tabelle HTAB gespeichert. Im vorliegenden Ausführungsbeispiel sind dem Leitweg LW1 die Adreßklassen 0, 1 und 2, dem Leitweg LW2 die Adreßklassen 3 und 4, dem Leitweg LW3 die Adreßklassen 5 und 6 und dem Verwerfungspfad VP die Adreßklasse 7 zugeordnet.

Mittels der Hash-Routine HR kann aus einer Adreßinformation, wie z.B. der Quell-IP-Adresse QA ein sog. Hash-Wert gebildet werden, der eine Einteilung der Adreßinformation in Adreßklassen erlaubt. Zum Bilden eines Hash-Wertes aus einer Adreßinformation können einzelne Bits der Adreßinformation untereinander oder mit anderen konstanten Bitmustern verknüpft werden. Dies hat den Zweck, daß die Hash-Werte von unterschiedlichen Adreßinformationen statistisch möglichst gleichverteilt werden, um eine möglichst gleichmäßige Verteilung der Adreßinformationen auf die Adreßklassen zu erreichen. Im vorliegenden Fall bildet die Hash-Routine HR beliebige Adreßinformationen jeweils auf Hash-Werte im Bereich von 0 bis 7 ab, die ihrerseits die einzelnen Adreßklassen 0,...,7 repräsentieren. Durch die annähernd gleichmäßige Verteilung von Adreßinformationen auf Adreßklassen führt die anteilige Zuordnung von Adreßklassen 0,...,7 zu Leitwegen zu einer der Verteilungsinformation V1 gemäßen Zuordnung von zu übertragenden Datenpaketen zu Leitwegen.

30

Die Quell-IP-Adresse QA des IP-Datenpakets DP wird durch die Hash-Routine HR im vorliegenden Ausführungsbeispiel auf den Hash-Wert 5 abgebildet und somit der Adreßklasse 5 zugeordnet. Anhand der Hash-Tabelle HTAB ermittelt die Steuereinrichtung ST anschließend den Leitweg LW3 als den der Adreßklasse 5 zugeordneten Leitweg und übermittelt daraufhin eine diesen Leitweg identifizierende Information zur Netzwerkbau-

35

gruppe NB1. Diese versieht das zu übertragende IP-Datenpaket DP gemäß dem MPLS-Protokoll mit einem „Label“ das den Leitweg LW3 spezifiziert und übermittelt das IP-Datenpaket DP, eingebettet in ein MPLS-Datenpaket über die Linkleitung L2 in das  
5 Kommunikationsnetz KN1. Dieses überträgt das MPLS-Datenpaket über den durch das „label“ spezifizierten Leitweg LW3 zum Austritts-Netzknoten NK4, der das IP-Datenpaket DP aus dem MPLS-Datenpaket extrahiert und in das Kommunikationsnetz KN3  
10 übermittelt.

## Patentansprüche

- 1) Verfahren zum Verteilen einer Datenverkehrslast eines Kommunikationsnetzes (KN1) mit einer Vielzahl von über Linkleitungen (L1,...,L6) vernetzten Netzknoten (NK1,...,NK4,ZNK), bei dem
- 5       a) eine Datenverkehr-Überwachungseinrichtung (ZNK) für eine jeweilige Linkleitung (L1,...,L6) und/oder einen jeweiligen Netzknoten (NK1,...,NK4,ZNK) einen aktuellen Datenübertragungs-Auslastungswert (A1,...,A4) ermittelt,
- 10       b) die Datenverkehr-Überwachungseinrichtung (ZNK) abhängig von ermittelten Datenübertragungs-Auslastungswerten (A1,...,A4) eine Verteilungsinformation (V1,...,V4) für einen jeweiligen Netzknoten (NK1,...,NK4) ermittelt und
- 15       zu diesem übermittelt,
- c) dieser Netzknoten (NK1,...,NK4) abhängig von der übermittelten Verteilungsinformation (V1,...,V4) eine Einteilungsvorschrift bildet, durch die Adreßinformationen (QA) von Datenpaketen (DP) in einzelne Adreßklassen
- 20       (1,...,7) eingeteilt werden, die jeweils einem von mehreren alternativen zu einem jeweiligen Zielnetzknoden (NK4) führenden Leitwegen (LW1,LW2,LW3) zugeordnet werden, und
- d) dieser Netzknoten (NK1,...,NK4) bei Eintreffen eines zu diesem Zielnetzknoden (NK4) zu übertragenden Datenpakets (DP) die Adreßklasse (1,...,7) von dessen Adreßinformation (QA) ermittelt und das Datenpaket (DP) über den der
- 25       ermittelten Adreßklasse (1,...,7) zugeordneten Leitweg (LW1,LW2,LW3) überträgt.
- 30
- 2) Verfahren nach Anspruch 1, dadurch gekennzeichnet, daß die Datenübertragungs-Auslastungswerte (A1,...,A4) mit Hilfe eines Routingprotokolls (OSPF) des Kommunikations-
- 35       netzes (KN1) ermittelt werden.

- 3) Verfahren nach Anspruch 1 oder 2,  
dadurch gekennzeichnet,  
daß zur Ermittlung der Datenübertragungs-Auslastungswerte  
(A1,...,A4) von wenigstens einem Netzknoten (NK1,...,NK4)  
5 linkleitungsspezifische und/oder leitwegsspezifische  
und/oder verbindungsspezifische Auslastungsinformationen  
(A1,...,A4), die von diesem Netzknoten (NK1,...,NK4) aus-  
gehende Linkleitungen (L1,...,L6) und/oder Leitwege  
(LW1,LW2,LW3) und/oder Verbindungen betreffen, zur Daten-  
10 verkehr-Überwachungseinrichtung (ZNK) übermittelt werden.
- 4) Verfahren nach einem der vorhergehenden Ansprüche,  
dadurch gekennzeichnet,  
daß die zu übertragenden Datenpakete (DP) unterschiedliche  
15 Übertragungsprioritäten aufweisen, und  
daß zur Ermittlung der Datenübertragungs-Auslastungswerte  
(A1,...,A4) von wenigstens einem Netzknoten (NK1,...,NK4)  
übertragungsprioritätsspezifische Auslastungsinformationen  
(A1,...,A4) zur Datenverkehr-Überwachungseinrichtung (ZNK)  
20 übermittelt werden.
- 5) Verfahren nach Anspruch 4,  
dadurch gekennzeichnet,  
daß durch die Datenverkehr-Überwachungseinrichtung (ZNK)  
25 übertragungsprioritätsspezifische Verteilungsinformationen  
(V1,...,V4) ermittelt und zu einem jeweiligen Netzknoten  
(NK1,...,NK4) übermittelt werden, der Datenpakete (DP) ei-  
ner jeweiligen Übertragungspriorität gemäß einer für diese  
Übertragungspriorität bestimmten Verteilungsinformation  
30 (V1,...,V4) verteilt.
- 6) Verfahren nach einem der vorhergehenden Ansprüche,  
dadurch gekennzeichnet,  
daß für einen jeweiligen Netzknoten (NK1,...,NK4) eine  
35 zielnetzknottenspezifische Verteilungsinformation  
(V1,...,V4) ermittelt und zu diesem Netzknoten

(NK1,...,NK4) übermittelt wird.

- 7) Verfahren nach einem der vorhergehenden Ansprüche,  
dadurch gekennzeichnet,  
5 daß zum Bestimmen einer Verteilungsinformation (V1,...,V4)  
vorher ermittelte Datenübertragungs-Auslastungswerte  
(A1,...,A4) und/oder vorher ermittelte Verteilungsinforma-  
tionen (V1,...,V4) zeitlich extrapoliert werden.
- 10 8) Verfahren nach einem der vorhergehenden Ansprüche,  
dadurch gekennzeichnet,  
daß eine Verteilungsinformation (V1,...,V4) für einen  
Netzknoten (NK1,...,NK4) Anteilsangaben umfaßt, die für  
jeden Leitweg aus einer Gruppe von alternativen von diesem  
15 Netzknoten zu einem Zielnetzknoden (NK4) führenden Leitwe-  
gen (LW1,LW2,LW3) angeben, welcher Anteil der zu diesem  
Zielnetzknoden (NK4) zu übertragenden Datenpakete (DP)  
über den jeweiligen Leitweg (LW1,LW2,LW3) zu übertragen  
ist.
- 20 9) Verfahren nach Anspruch 8,  
dadurch gekennzeichnet,  
daß der Netzknoten (NK1,...,NK4) ein zum Zielnetzknoden  
(NK4) zu übertragendes Datenpaket (DP) mit Hilfe eines ge-  
5 mäß den Anteilsangaben gewichteten Zufallsgenerators einem  
der alternativen Leitwege (LW1,LW2,LW3) zum Übertragen zu-  
teilt.
- 10) Verfahren nach einem der vorhergehenden Ansprüche,  
30 dadurch gekennzeichnet,  
daß die Adreßinformation (QA) eine den Sender eines jewei-  
ligen Datenpakets (DP) identifizierende Quelladreßinforma-  
tion umfaßt.
- 35 11) Verfahren nach einem der vorhergehenden Ansprüche,  
dadurch gekennzeichnet,  
daß die Adreßklasseneinteilung abhängig von gespeicherten

Adreßinformationen früher übertragener Datenpakete erfolgt.

- 12) Verfahren nach einem der vorhergehenden Ansprüche,  
5 dadurch gekennzeichnet,  
daß durch die Datenverkehr-Überwachungseinrichtung (ZNK)  
abhängig von ermittelten Datenübertragungs-  
Auslastungswerten (A1,...,A4) ein neuer, alternativer  
Leitweg für einen Netzknoten (NK1,...,NK4) bestimmt wird  
10 und eine den neuen Leitweg beschreibende Leitweginformati-  
on zu diesem Netzknoten (NK1,...,NK4) übermittelt wird.
- 13) Kommunikationsnetz (KN1) mit einer Vielzahl von über  
Linkleitungen (L1,...,L6) vernetzten Netzknoten  
15 (NK1,...,NK4,ZNK) und mit  
a) einer Datenverkehr-Überwachungseinrichtung (ZNK), die  
- Erfassungsmittel (NB, PB) zum Ermitteln eines aktuel-  
len Datenübertragungs-Auslastungswertes (A1,...,A4) für  
eine jeweilige Linkleitung (L1,...,L6) und/oder einen  
20 jeweiligen Netzknoten (NK1,...,NK4,ZNK),  
- Auswertemittel (PB) zum Bestimmen einer Verteilungs-  
information (V1,...,V4) für einen jeweiligen Netzknoten  
(NK1,...,NK4) abhängig von ermittelten Datenübertra-  
gungs-Auslastungswerten (A1,...,A4) sowie  
25 - Übertragungsmittel (NB) zum Übermitteln der Vertei-  
lungsinformation (V1,...,V4) an den jeweiligen Netzkno-  
ten (NK1,...,NK4) aufweist,  
und mit  
b) Netzknoten (NK1,...,NK4), die  
30 - Einteilungsmittel (TG) zum Bilden einer Einteilungs-  
vorschrift abhängig von einer übermittelten Verteilungs-  
information (V1,...,V4) für eine Einteilung von Adreßin-  
formationen (QA) von Datenpaketen (DP) in einzelne  
Adreßklassen (1,...,7), die jeweils einem von mehreren  
35 alternativen zu einem jeweiligen Zielnetzknoten (NK4)  
führenden Leitwegen (LW1,LW2,LW3) zugeordnet sind, sowie  
- Datenpaket-Verteilungsmittel (HR, NB1) zum Ermitteln



21

der Adreßklasse (1,...,7) der Adreßinformation (QA) eines zu übertragenden Datenpakets (DP) und zum Übertragen des Datenpakets (DP) über den dieser Adreßklasse (1,...,7) zugeordneten Leitweg (LW1,LW2,LW3) aufweisen.

## Zusammenfassung

Verfahren zum Verteilen einer Datenverkehrslast eines Kommunikationsnetzes und Kommunikationsnetz zur Realisierung des

## 5    Verfahrens

10    Zum Verteilen der Datenverkehrslast eines Kommunikationsnetzes (KN1) wird von einer Datenverkehr-Überwachungseinrichtung (ZNK) die aktuelle Auslastung aller Linkleitungen (L1,...,L6) und/oder Netzknoten (NK1,...,NK4,ZNK) ermittelt und daraus für jeden Netzknoten eine Verteilungsinformation (V1,...,V4) bestimmt. Ein eine Verteilungsinformation empfangender Netzknoten bildet abhängig von dieser eine Einteilungsvorschrift, durch die Adreßinformationen (QA) von Datenpaketen (DP) in  
15    einzelne Adreßklassen (1,...,7) eingeteilt werden, die jeweils einem von mehreren alternativen zu einem jeweiligen Zielnetzknoten (NK4) führenden Leitwegen (LW1,LW2,LW3) zugeordnet werden.

20

Figur 4

FIG 1

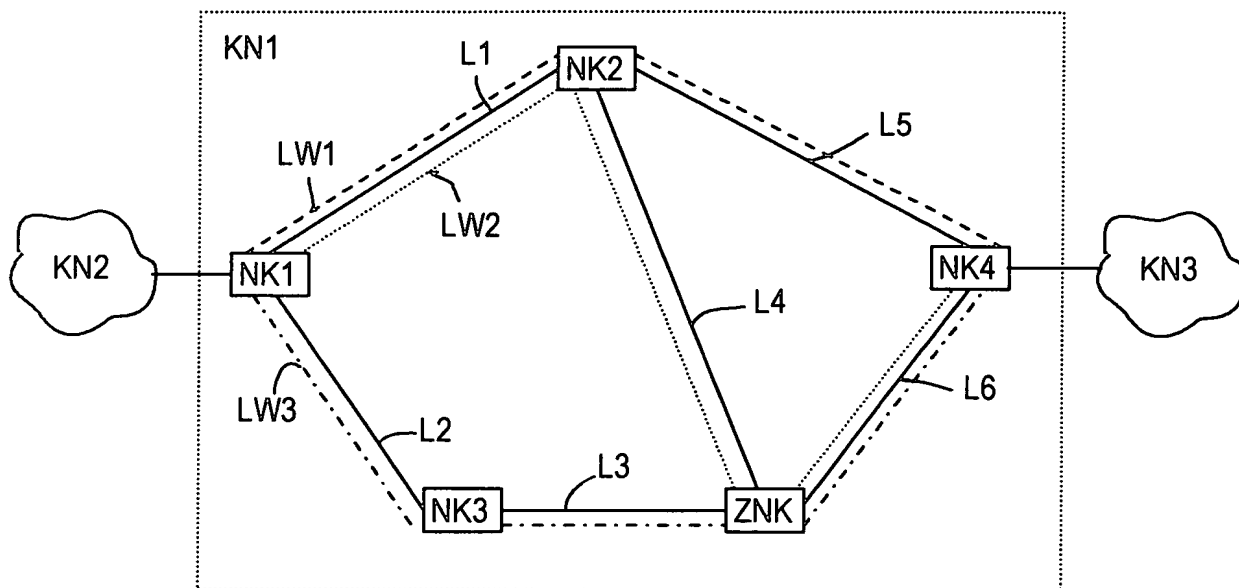


FIG 2

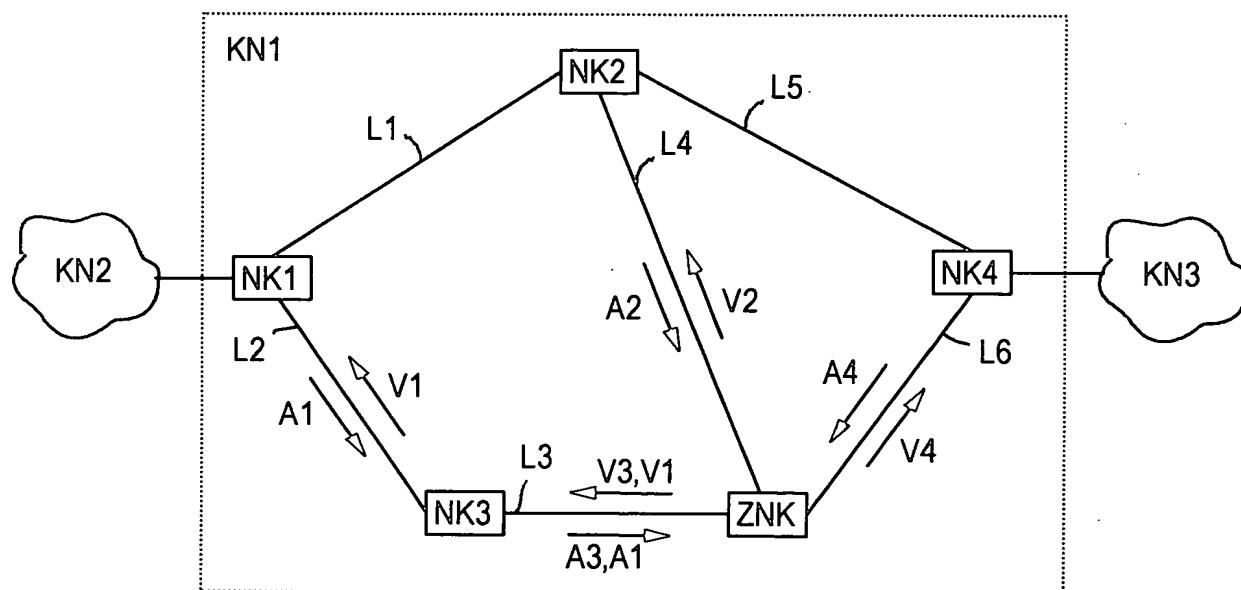


FIG 3

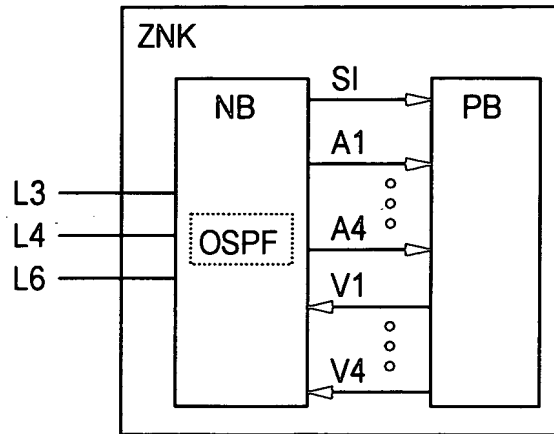


FIG 4

